日本国特許庁 JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日 Date of Application:

2002年12月 9日

出 願 番 号 Application Number:

特願2002-356284

[ST. 10/C]:

[JP2002-356284]

出 願 人
Applicant(s):

日信工業株式会社

2003年11月14日

特許庁長官 Commissioner, Japan Patent Office





【書類名】 特許願

【整理番号】 49-194

【提出日】 平成14年12月 9日

【あて先】 特許庁長官殿

【国際特許分類】 G01P 3/489

B60T 8/00

G05D 13/62

【発明の名称】 ブレーキ制御用車輪速度演算方法

【請求項の数】 1

【発明者】

【住所又は居所】 長野県上田市大字国分840番地 日信工業株式会社内

【氏名】 小林 正史

【発明者】

【住所又は居所】 長野県上田市大字国分840番地 日信工業株式会社内

【氏名】 廣谷 学

【特許出願人】

【識別番号】 000226677

【氏名又は名称】 日信工業株式会社

【代表者】 阿部 保

【代理人】

【識別番号】 100071870

【弁理士】

【氏名又は名称】 落合 健

【選任した代理人】

【識別番号】 100097618

【弁理士】

【氏名又は名称】 仁木 一明

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 003001

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【プルーフの要否】 要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 ブレーキ制御用車輪速度演算方法

【特許請求の範囲】

【請求項1】 ブレーキ制御に用いる車輪速度を、車輪速度センサ(1)の 検出信号を波形成形して得られるパルス信号に基づき一定周期の演算タイミング で演算するにあたり、前記パルス信号の立ち上がりパルスエッジが前回の演算周 期で最後に出現してから今回の演算周期で最後に出現するまでの立ち上がり側凍 度演算基準時間をΔTu(n)、前記パルス信号の立ち下がりパルスエッジが前回の 演算周期で最後に出現してから今回の演算周期で最後に出現するまでの立ち下が り側速度演算基準時間をΔTd(n)、前記立ち上がり側速度演算基準時間ΔTu(n) 内での前記立ち上がりパルスエッジの出現個数をNu(n)、前記立ち下がり側速度 演算基準時間 Δ Td(n)内での前記立ち下がりパルスエッジの出現個数をNd(n)、 前記立ち上がりパルスエッジが今回の演算周期で出現しなかったときに立ち上が りパルスエッジが最後に出現してから今回の演算タイミングまでの立ち上がり側 速度演算暫定基準時間を A Tut、前記立ち下がりパルスエッジが今回の演算周期 で出現しなかったときに立ち下がりパルスエッジが最後に出現してから今回の演 算タイミングまでの立ち下がり側速度演算暫定基準時間をΔTdt、車輪速度の演 算対象であるタイヤと車輪速度センサ(1)のロータ(2)の突部(2a)の数 に応じて定まる定数をΚ、前記立ち上がり側速度演算基準時間ΔTu(n)、前記立 ち下がり側速度演算基準時間ΔTd(n)および前記出現個数Nu(n),Nd(n)の前回 の演算周期での値をそれぞれ $\Delta Tu(n-1)$, $\Delta Td(n-1)$, Nu(n-1), Nd(n-1)とし たときに、

今回の演算周期で前記立ち上がりパルスエッジおよび前記立ち下がりパルスエッジがともに出現したときには、車輪速度 VWを、

今回の演算周期で前記立ち下がりパルスエッジが出現したものの前記立ち上が りパルスエッジが出現しなかったときには、

 $VW1 = \lceil K \times \{Nu(n-1) + Nd(n)\} \rfloor / \{\Delta Tu(n-1) + \Delta Td(n)\}$

 $VW2 = \lceil K \times \{1 + Nd(n)\} \rfloor / \{\Delta Tut + \Delta Td(n)\}$

でそれぞれ演算されるVW1, VW2のうち低い方の値を車輪速度VWとして選択し、

今回の演算周期で前記立ち上がりパルスエッジが出現したものの前記立ち下が りパルスエッジが出現しなかったときには、

 $VW3 = \lceil K \times \{Nu(n) + Nd(n-1)\} \rfloor / \{\Delta Tu(n) + \Delta Td(n-1)\}$

 $VW 4 = \lceil K \times \{Nu(n) + 1\} \rfloor / \{\Delta Tu(n) + \Delta Tdt\}$

でそれぞれ演算されるVW3, VW4のうち低い方の値を車輪速度VWとして選択し、

今回の演算周期で前記立ち上がりパルスエッジおよび前記立ち下がりパルスエッジがともに出現しなかったときには、

 $VW 5 = \lceil K \times \{1 + Nd(n-1)\} \rfloor / \{\Delta Tut + \Delta Td(n-1)\}$

 $VW6 = \lceil K \times \{Nu(n-1) + 1\} \rfloor / \{\Delta Tu(n-1) + \Delta Tdt\}$

 $VW7 = (K \times 2) / (\Delta Tut + \Delta Tdt)$

でそれぞれ演算されるVW5~VW7のうちの最小値および前回の車輪速度VW を比較して低い方を今回の車輪速度VWとして選択することを特徴とする車輪速 度演算方法。

【発明の詳細な説明】

 $[0\ 0\ 0\ 1\]$

【発明の属する技術分野】

本発明は、ブレーキ制御に用いる車輪速度を、車輪速度センサの検出信号を波 形成形して得られるパルス信号に基づき一定周期の演算タイミングで演算するようにしたブレーキ用車輪速度演算方法の改良に関する。

[0002]

【従来の技術】

アンチロックブレーキ制御やブレーキによるトラクション制御に用いるための 車輪速度を得るために、一定周期の演算タイミングにおいて、その演算周期内で 生じるパルス信号の立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジの個 数の大小によって、前記立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジ のいずれをも用いて車輪速度を演算する状態と、前記立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジのいずれか一方を用いて車輪速度を演算する状態と を切換えるようにしたものが、たとえば特許文献1等で既に知られている。

[0003]

【特許文献1】

特開平2-44258号公報

[0004]

【発明が解決しようとする課題】

ところで、上記従来のもので、立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジのいずれか一方を用いて車輪速度を演算するのは、車輪速度を演算処理するソフトウエアの負荷増大を避けるためであるが、立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジのいずれか一方だけによる場合には、車輪速度センサ側の誤差が生じていると車輪速度の演算処理結果に比較的大きな誤差が生じ、ブレーキ制御精度の低下を招くことになる。

[0005]

本発明は、かかる事情に鑑みてなされたものであり、車輪速度センサ側で誤差が生じていてもその誤差を極力吸収して精度よく車輪速度を演算し、ブレーキ制御精度の向上に寄与し得るようにしたブレーキ制御用車輪速度演算方法を提供することを目的とする。

[0006]

【課題を解決するための手段】

上記目的を達成するために、本発明は、ブレーキ制御に用いる車輪速度を、車輪速度センサの検出信号を波形成形して得られるパルス信号に基づき一定周期の演算タイミングで演算するにあたり、前記パルス信号の立ち上がりパルスエッジが前回の演算周期で最後に出現してから今回の演算周期で最後に出現するまでの立ち上がり側速度演算基準時間を $\Delta Tu(n)$ 、前記パルス信号の立ち下がりパルスエッジが前回の演算周期で最後に出現してから今回の演算周期で最後に出現するまでの立ち下がり側速度演算基準時間を $\Delta Td(n)$ 、前記立ち上がり側速度演算基準時間 $\Delta Tu(n)$ 内での前記立ち上がりパルスエッジの出現個数をNu(n)、前記立

ち下がり側速度演算基準時間 Δ Td(n)内での前記立ち下がりパルスエッジの出現個数をNd(n)、前記立ち上がりパルスエッジが今回の演算周期で出現しなかったときに立ち上がりパルスエッジが最後に出現してから今回の演算タイミングまでの立ち上がり側速度演算暫定基準時間を Δ Tut、前記立ち下がりパルスエッジが今回の演算周期で出現しなかったときに立ち下がりパルスエッジが最後に出現してから今回の演算タイミングまでの立ち下がり側速度演算暫定基準時間を Δ Tdt、車輪速度の演算対象であるタイヤと車輪速度センサのロータの突部の数に応じて定まる定数を K、前記立ち上がり側速度演算基準時間 Δ Tu(n)、前記立ち下がり側速度演算基準時間 Δ Td(n) および前記出現個数Nu(n)、Nd(n)の前回の演算周期での値をそれぞれ Δ Tu(n-1)、 Δ Td(n-1)、Nu(n-1)、Nd(n-1)としたときに、

今回の演算周期で前記立ち上がりパルスエッジおよび前記立ち下がりパルスエッジがともに出現したときには、車輪速度 VWを、

今回の演算周期で前記立ち下がりパルスエッジが出現したものの前記立ち上が りパルスエッジが出現しなかったときには、

 $VW1 = \lceil K \times \{Nu(n-1) + Nd(n)\} \rfloor / \{\Delta Tu(n-1) + \Delta Td(n)\}$

 $VW2 = \lceil K \times \{1 + Nd(n)\} \rfloor / \{\Delta Tut + \Delta Td(n)\}$

でそれぞれ演算されるVW1, VW2のうち低い方の値を車輪速度VWとして選択し、

今回の演算周期で前記立ち上がりパルスエッジが出現したものの前記立ち下が りパルスエッジが出現しなかったときには、

 $VW3 = \lceil K \times \{Nu(n) + Nd(n-1)\} \rfloor / \{\Delta Tu(n) + \Delta Td(n-1)\}$

 $VW4 = \lceil K \times \{Nu(n) + 1\} \rfloor / \{\Delta Tu(n) + \Delta Tdt\}$

でそれぞれ演算されるVW3, VW4のうち低い方の値を車輪速度VWとして選択し、

今回の演算周期で前記立ち上がりパルスエッジおよび前記立ち下がりパルスエッジがともに出現しなかったときには、



 $VW5 = \lceil K \times \{1 + Nd(n-1)\} \rfloor / \{\Delta Tut + \Delta Td(n-1)\}$

 $VW6 = \lceil K \times \{Nu(n-1) + 1\} \rfloor / \{\Delta Tu(n-1) + \Delta Tdt\}$

 $VW7 = (K \times 2) / (\Delta Tut + \Delta Tdt)$

でそれぞれ演算されるVW5~VW7のうちの最小値および前回の車輪速度VW を比較して低い方を今回の車輪速度VWとして選択することを特徴とする。

[0007]

このような演算方法によれば、今回の演算周期で前記立ち上がりパルスエッジ および前記立ち下がりパルスエッジがともに出現したときには、立ち上がりパル スエッジおよび立ち下がりパルスエッジが前回の演算周期で最後に出現してから 今回の演算周期で最後に出現するまでの立ち上がりおよび立ち下がり速度演算基 準時間 $\Delta Tu(n)$, $\Delta Td(n)$ 、ならびに立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がり パルスエッジの出現個数Nu(n)、Nd(n)を用いて車輪速度VWを演算するので、 車輪速度センサ側で誤差が生じていても、片エッジだけで車輪速度を演算するも のに比べると、前記誤差を極力吸収して精度よく車輪速度を演算することができ 、それによりブレーキ制御精度の向上に寄与することができる。また今回の演算 周期で立ち下がりパルスエッジが出現したものの立ち上がりパルスエッジが出現 しなかったとき、ならびに今回の演算周期で立ち上がりパルスエッジが出現した ものの立ち下がりパルスエッジが出現しなかったときには、立ち下がりパルスエ ッジおよび立ち上がりパルスエッジのうち今回の演算周期で出現しなかった側の 速度演算基準時間および出現個数を前回の演算周期での速度演算基準時間 Δ Tu(n-1). Δ Td(n-1)および出現個数Nu(n-1). Nd(n-1)に定めて演算したVW 1 も しくはVW3と、今回の演算周期で出現しなかったパルスエッジが最後に出現し てから今回の演算タイミングまでの速度演算暫定基準時間ΔTut, ΔTdtを用い るとともに出現個数を「1」として演算したVW2もしくはVW4との低い方を 車輪速度VWとして選択するので、車輪速度センサ側での誤差を考慮した演算を 行いつつブレーキ制御にあたっての安全側で車輪速度を演算することになり、車 輪速度センサ側で誤差が生じていても、片エッジだけで車輪速度を演算するもの に比べると、前記誤差を極力吸収して精度よく車輪速度を演算することができ、 それによりブレーキ制御精度の向上に寄与することができる。さらに車輪速度が 極めて低速になったことにより、今回の演算周期で立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現しなかったときには、立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジの一方で速度演算暫定基準時間 Δ Tut, Δ Tdtおよび出現個数「1」を用いるとともに他方のパルスエッジについては前回の演算周期での速度演算基準時間 Δ Tu(n-1), Δ Td(n-1)および出現個数Nu(n-1), Nd(n-1)を用いて演算したVW5, VW6ならびに両パルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジのいずれも速度演算暫定基準時間 Δ Tut, Δ Tdtおよび出現個数「1」を用いて演算したVW7のうち最小値と、前回の車輪速度とを比較して低い方を今回の車輪速度VWとして選択することになる。すなわち車輪速度センサ側での誤差を考慮するとともに車輪速度の時間経過を考慮しつつブレーキ制御にあたっての安全側で車輪速度を演算することになり、車輪速度センサ側で誤差が生じていても、片エッジだけで車輪速度を演算するものに比べると、前記誤差を極力吸収して精度よく車輪速度を演算することができ、それによりブレーキ制御精度の向上に寄与することができる。

[0008]

【発明の実施の形態】

以下、本発明の実施の形態を、添付の図面に示した本発明の一実施例に基づいて説明する。

[0009]

図1および図2は本発明の一実施例を示すものであり、図1は車両ブレーキ制御装置の構成を示すブロック図、図2はパルス信号の一例を示す図である。

$[0\ 0\ 1\ 0]$

先ず図1において、車輪速度センサ1は、複数の突部2a…を外周に有して制御対象の車輪とともに回転するロータ2と、永久磁石3に巻回されたピックアップコイル4とを備えるパッシブ方式のものであり、ロータ2が回転するのに応じてピックアップコイル4で生じた交流電圧が波形整形回路5に入力されることによりパルス信号に変換される。一方、アンチロックブレーキ制御やトラクション制御を行なうために、ブレーキアクチュエータ6が制御ユニット7で制御されるものであり、この制御ユニット7に前記波形整形回路5からパルス信号が入力さ

れる。

[0011]

制御ユニット7は、ブレーキ制御に用いる車輪速度を、前記パルス信号に基づき一定周期の演算タイミングで演算し、その演算車輪速度に応じてブレーキアクチュエータ6を制御するものであるが、その車輪速度の演算にあたっては、前記パルス信号の立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジのいずれをも用いて車輪速度VWを演算する。

$[0\ 0\ 1\ 2]$

ところで、波形整形回路 5 から制御ユニット 7 に入力されるパルス信号が図 2 で示すものであるときに、制御ユニット 7 は、一定周期 Δ T E たとえば 1 0 m秒の演算タイミングで車輪速度 V W を演算するものであるが、(A) その一定周期 Δ T E 内にパルス信号の立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現する場合と、(B)前記一定周期 Δ T E 内に立ち下がりパルスエッジが出現するものの前記立ち上がりパルスエッジが出現しない場合と、(C)前記一定周期 Δ T E 内に立ち上がりパルスエッジが出現するものの前記立ち下がりパルスエッジが出現しない場合と、(D)前記一定周期 Δ T E 内立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現しない場合とがあり、制御ユニット 7 は、(A) ~(D)の各場合に応じた演算方法で車輪速度 V W を演算する。

[0013]

先ず今回の演算周期で立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現したときには、パルス信号の立ち上がりパルスエッジが前回の演算周期で最後に出現してから今回の演算周期で最後に出現するまでの立ち上がり側速度演算基準時間を $\Delta Tu(n)$ 、パルス信号の立ち下がりパルスエッジが前回の演算周期で最後に出現するまでの立ち下がり側速度演算基準時間を $\Delta Tu(n)$ 、前記立ち上がり側速度演算基準時間 $\Delta Tu(n)$ 内での立ち上がりパルスエッジの出現個数をNu(n)、前記立ち下がり側速度演算基準時間 $\Delta Tu(n)$ 内での立ち上がりパルスエッジの出現個数を $\Delta Tu(n)$ 、前記立ち下がりパルスエッジの出現個数を $\Delta Tu(n)$ 、車輪速度の演算対象であるタイヤと車輪速度センサ1のロータ2の突部2aの数に応じて定

まる定数をKとしたときに、制御ユニット7は、車輪速度VWを、次の第(1)式

 $VW = \lceil K \times \{ Nu(n) + Nd(n) \} \rfloor / \{ \Delta Tu(n) + \Delta Td(n) \} \cdots (1)$ に基づいて演算する。

[0014]

また今回の演算周期で立ち下がりパルスエッジが出現したものの立ち上がりパルスエッジが出現しなかったときには、前記立ち上がりパルスエッジが最後に出現してから今回の制御タイミングまでの立ち上がり側速度演算暫定基準時間を Δ Tutとし、前記立ち上がり側速度演算基準時間 Δ Tu(n)および出現個数Nu(n)の前回の演算周期での値を Δ Tu(n-1), Nu(n-1)としたときに、制御ユニット7は、次の第(2)および第(3)式に基づく演算を実行し、

 $VW1 = \lceil K \times \{Nu(n-1) + Nd(n)\} \rfloor / \{\Delta Tu(n-1) + \Delta Td(n)\} \cdots (2)$ $VW2 = \lceil K \times \{1 + Nd(n)\} \rfloor / \{\Delta Tut + \Delta Td(n)\} \cdots (3)$ 得られたVW1, VW2のうち低い方を車輪速度VWとして選択する。

[0015]

また今回の演算周期で立ち上がりパルスエッジが出現したものの立ち下がりパルスエッジが出現しなかったときには、前記立ち下がりパルスエッジが最後に出現してから今回の制御タイミングまでの立ち下がり側速度演算暫定基準時間を Δ Tdtとし、前記立ち下がり側速度演算基準時間 Δ Td(n)および出現個数Nd(n)の前回の演算周期での値を Δ Td(n-1),Nd(n-1)としたときに、制御ユニット7は、次の第(4)および第(5)式に基づく演算を実行し、

VW3 = 「K× {Nu(n) + Nd(n-1)} 」 / {Δ Tu(n) + Δ Td(n-1)} ······ (4)

VW4 = 「K× {Nu(n) + 1} 」 / {Δ Tu(n) + Δ Tdt} ······ (5)

得られたVW3, VW4のうち低い方を車輪速度VWとして選択する。

[0016]

さらに今回の演算周期で立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現しなかったときに、制御ユニット7は、次の第(6)~第(8)式の演算を実行するとともに、

 $VW5 = \lceil K \times \{1 + Nd(n-1)\} \rfloor / \{\Delta Tut + \Delta Td(n-1)\} \cdots (6)$

9/

 $VW6 = \lceil K \times \{Nu(n-1) + 1\} \rfloor / \{\Delta Tu(n-1) + \Delta Tdt\} \cdots (7)$ $VW7 = (K \times 2) / (\Delta Tut + \Delta Tdt) \cdots (8)$

得られたVW5~VW7のうちの最小値と、前回の車輪速度VWとを比較し、低い方を今回の車輪速度VWとして選択する。

[0017]

ところで、図 2 において、時刻 t 0 で演算処置を開始して以降の各演算タイミングT $1\sim T$ 6 での車輪速度 V W の演算について、立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジの出現時刻のうち必要な時刻に t $1\sim t$ 1 1 を付して説明すると、演算タイミングT 1 では、立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現したときの演算式(1)を用いて制御ユニット 7 が車輪速度 V W を演算することになり、Nu(n) = 3 、Nd(n) = 3 、 Δ Tu(n) = 4 (t 2-t 0) 、 Δ Td(n) = 4 (t 1-t 0) であるので、V W = 4 (1-t 0) となる。

[0018]

また演算タイミングT2では、立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現したときの演算式(1)を用いて制御ユニット7が車輪速度VWを演算することになり、Nu(n)=2、Nd(n)=2、 $\Delta Tu(n)=(t4-t2)$ 、 $\Delta Td(n)=(t3-t1)$ であるので、 $VW=\{K\times(2+2)\}$ / { t4-t2) + (t3-t1) となる。

$[0\ 0\ 1\ 9]$

演算タイミングT3では、立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現したときの演算式(1)を用いて制御ユニット7が車輪速度VWを演算することになり、Nu(n)=1、Nd(n)=1、 $\Delta Tu(n)=(t6-t4)$ 、 $\Delta Td(n)=(t5-t3)$ であるので、 $VW=\{K\times(1+1)\}$ / $\{(t6-t4)+(t5-t3)\}$ となる。

[0020]

時刻 t 8 である演算タイミング T 4 では、立ち下がりパルスエッジが出現するものの立ち上がりパルスエッジが出現しなかったときの演算式(2), (3) によって、VW1, VW2 を演算することになり、Nu(n-1)=1、Nd(n)=1、 Δ

Tu(n-1)=(t6-t4)、 $\Delta Td(n)=(t7-t5)$ 、 $\Delta Tut=(t8-t6)$ であるので、 $VW1=\{K\times(1+1)\}$ / $\{(t6-t4)+(t7-t5)\}$ であり、 $VW2=\{K\times(1+1)\}$ / $\{(t8-t6)+(t7-t5)\}$ であり、制御ユニット 7 は、VW1,VW2のうち低い方を車輪速度 VWとして選択する。

[0021]

時刻 t 10 である演算タイミングT5では、立ち上がりパルスエッジが出現するものの立ち下がりパルスエッジが出現しなかったときの演算式(4),(5)によって、VW3,VW4を演算することになり、Nu(n)=1、Nd(n-1)=1、 Δ Tu(n)=(t 9 - t 6)、 Δ Td(n-1)=(t 7 - t 5)、 Δ Tdt=(t 10 - t 7)であるので、VW3= $\{K\times(1+1)\}$ / $\{(t$ 9 - t 6)+(t 7 - t 5) $\}$ 、VW4= $\{K\times(1+1)\}$ / $\{(t$ 9 - t 6)+(t 10 - t 7)であり、制御ユニット7は、VW3,VW4のうち低い方を車輪速度VWとして選択する。

[0022]

さらに時刻 t 1 1 である演算タイミングT6では、立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジのいずれもが出現しなかったときの演算式(6)~(8)によって、 $VW5\sim VW7$ を演算することになり、Nd(n-1)=1、Nu(n-1)=1、 $\Delta Tu(n-1)=(t9-t6)$ 、 $\Delta Td(n-1)=(t7-t5)$ 、 $\Delta Tut=(t11-t9)$ 、 $\Delta Tdt=(t11-t7)$ であるので、 $VW5=\{K\times(1+1)\}$ / $\{(t11-t9)+(t11-t7)\}$ 、 $VW6=\{K\times(1+1)\}$ / $\{(t9-t6)+(t11-t7)\}$ 、 $VW7=(K\times2)$ / $\{\Delta(t11-t9)+(t11-t7)\}$ である。而して制御ユニット7は、 $VW5\sim VW7$ のうちで最小値のものと、前回の演算タイミングで得た車輪速度とを比較し、低い方を今回の演算タイミングT6での車輪速度VWとして選択する。

[0023]

次にこの実施例の作用について説明すると、制御ユニット7は、ブレーキアクチュエータ6を制御する際に用いる車輪速度VWを、車輪速度センサ1の検出信号を波形整形回路5で波形整形することによって得られるパルス信号に基づいて

演算するものであり、その車輪速度の演算にあたっては前記パルス信号の立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジのいずれをも用いるのであるが、今回の演算周期で前記立ち上がりパルスエッジおよび前記立ち下がりパルスエッジがともに出現したときには、車輪速度VWを前記演算式(1)に基づいて演算する。

[0024]

すなわち今回の演算周期で前記立ち上がりパルスエッジおよび前記立ち下がりパルスエッジがともに出現する場合には、立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジが前回の演算周期で最後に出現してから今回の演算周期で最後に出現するまでの立ち上がり側および立ち下がり側速度演算基準時間 $\Delta Tu(n)$, $\Delta Td(n)$ 、ならびに立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジの出現個数Nu(n),Nd(n)を用いて車輪速度VWを演算することになり、車輪速度センサ1側で誤差が生じていても、片エッジだけで車輪速度を演算するものに比べると、前記誤差を極力吸収して精度よく車輪速度VWを演算することができ、それによりブレーキ制御精度の向上に寄与することができる。

$[0\ 0\ 2\ 5]$

また今回の演算周期で立ち下がりパルスエッジが出現したものの立ち上がりパルスエッジが出現しなかったときに、制御ユニット 7 は、前記演算式(2)および(3)に基づいて演算した VW 1, VW 2 のうち低い方の値を車輪速度 VW として選択する。すなわち VW 1 は、今回の演算周期での立ち下がり側速度演算基準時間 Δ Td(n) および出現個数Nd(n) と、前回の演算周期での立ち上がり側速度演算基準時間 Δ Tu(n-1) および出現個数Nu(n-1) とを用いて演算した車輪速度であり、また VW 2 は、今回の演算周期での立ち下がり側速度演算基準時間 Δ Td(n) および出現個数Nd(n) と、立ち上がりパルスエッジが最後に出現してから今回の演算タイミングまでの立ち上がり側速度演算暫定基準時間 Δ Tut および出現個数「1」とを用いて演算した車輪速度であり、VW 1,VW 2 の低い方が車輪速度 VW として選択される。

[0026]

また今回の演算周期で立ち上がりパルスエッジが出現したものの立ち下がりパ



ルスエッジが出現しなかったときに、制御ユニット 7 は、前記演算式(4)および(5)に基づいて演算した VW 3, VW 4 のうち低い方の値を車輪速度 VW として選択する。すなわち VW 3 は、今回の演算周期での立ち上がり側速度演算基準時間 Δ Tu(n) および出現個数 Nu(n) と、前回の演算周期での立ち下がり側速度演算基準時間 Δ Td(n-1) および出現個数 Nd(n-1) とを用いて演算した車輪速度であり、また VW 4 は、今回の演算周期での立ち上がり側速度演算基準時間 Δ Tu(n) および出現個数 Nu(n) と、立ち下がりパルスエッジが最後に出現してから今回の演算タイミングまでの立ち下がり側速度演算暫定基準時間 Δ Tdt および出現個数 「1」とを用いて演算した車輪速度であり、 VW 3, VW 4 の低い方が車輪速度 VW として選択される。

[0027]

このように今回の演算周期で立ち下がりパルスエッジが出現したものの立ち上がりパルスエッジが出現しなかったとき、ならびに今回の演算周期で立ち上がりパルスエッジが出現したものの立ち下がりパルスエッジが出現しなかったときには、車輪速度センサ1側での誤差を考慮した演算を行いつつブレーキ制御にあたっての安全側で車輪速度VWを演算することになり、車輪速度センサ1側で誤差が生じていても、片エッジだけで車輪速度を演算するものに比べると、前記誤差を極力吸収して精度よく車輪速度を演算することができ、それによりブレーキ制御精度の向上に寄与することができる。

[0028]

さらに今回の演算周期で立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現しなかったときには、立ち上がりパルスエッジについては立ち上がり側速度演算暫定基準時間 Δ Tutおよび出現個数「1」を用いるとともに立ち下がりパルスエッジについては前回の演算周期での立ち下がり側速度演算基準時間 Δ Td(n-1) および出現個数Nd(n-1) を用いて演算したVW5、立ち下がりパルスエッジについては立ち下がり側速度演算暫定基準時間 Δ Tdtおよび出現個数「1」を用いるとともに立ち上がりパルスエッジについては前回の演算周期での立ち上がり側速度演算基準時間 Δ Tu(n-1) および出現個数Nu(n-1) を用いて演算したVW6、ならびに立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジのい



ずれについても立ち上がり側および立ち下がり側速度演算暫定基準時間△Tut, △Tdtおよび出現個数「1」を用いて演算したVW7のうち最小値と、前回の車輪速度とを比較して低い方を今回の車輪速度VWとして選択するので、車輪速度センサ1側での誤差を考慮するとともに車輪速度VWの時間経過を考慮しつつブレーキ制御にあたっての安全側で車輪速度VWを演算することになり、車輪速度センサ1側で誤差が生じていても、片エッジだけで車輪速度を演算するものに比べると、前記誤差を極力吸収して精度よく車輪速度VWを演算することができ、それによりブレーキ制御精度の向上に寄与することができる。

[0029]

以上、本発明の実施例を説明したが、本発明は上記実施例に限定されるものではなく、特許請求の範囲に記載された本発明を逸脱することなく種々の設計変更を行うことが可能である。

[0030]

たとえば上記実施例ではパッシブ方式の車輪速度センサ1を用いた場合について説明したが、本発明は、ホール素子を用いたアクティブ方式の車輪速度センサにも適用可能である。

[0031]

【発明の効果】

以上のように本発明によれば、車輪速度センサ側で誤差が生じていてもその誤差を極力吸収して精度よく車輪速度を演算し、ブレーキ制御精度の向上に寄与することができる。

【図面の簡単な説明】

図1

車両ブレーキ制御装置の構成を示すブロック図である。

【図2】

パルス信号の一例を示す図である。

【符号の説明】

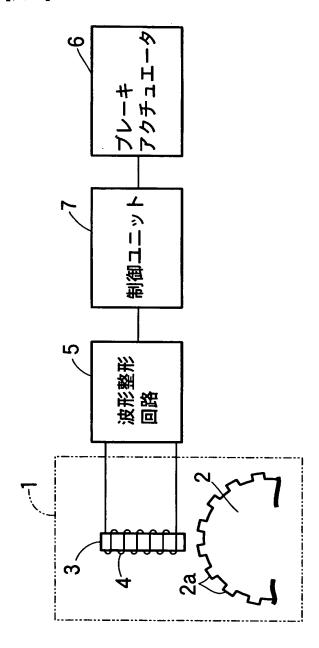
- 1・・・車輪速度センサ
- $2 \cdot \cdot \cdot \Box \varphi$



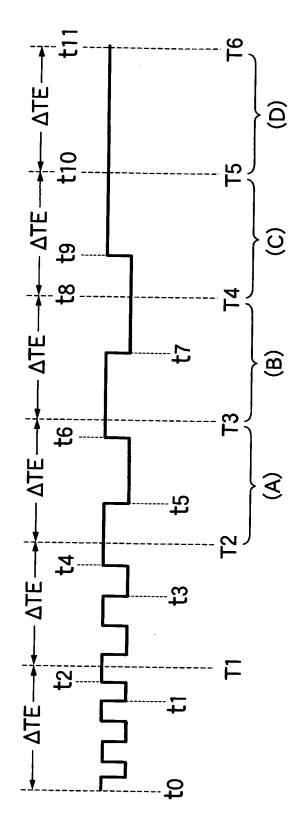
【書類名】

図面

【図1】







【書類名】

要約書

【要約】

【課題】車輪速度センサ側で誤差が生じていてもその誤差を極力吸収して精度よく車輪速度を演算し、ブレーキ制御精度の向上に寄与する。

【解決手段】立ち上がりパルスエッジおよび立ち下がりパルスエッジがともに出現した場合は両パルスエッジを用いて車輪速度を演算し、両パルスエッジの一方が出現しなかった場合は出現しなかった方のパルスエッジについては前回の演算値および暫定時間内に1個出現したと仮定して得た演算値の低い方を選択するようにして両パルスエッジを用いて車輪速度を演算し、さらに両パルスエッジがともに出現しなかった場合は、一方のパルスエッジが暫定時間内に1個だけ出現したと仮定して得た2つの演算値ならびに両パルスエッジが暫定時間内にそれぞれ1個だけ出現したと仮定して得た演算値の最小値と前回の車輪速度の演算値との低い方を車輪速度として選択する。

【選択図】 図2

特願2002-356284

出願人履歴情報

識別番号

[000226677]

1. 変更年月日 [変更理由]

1990年 8月 8日

住 所

新規登録 長野県上田市大字国分840番地

氏 名

日信工業株式会社

2. 変更年月日

2001年 8月13日

[変更理由]

住所変更

住 所

長野県上田市大字国分840番地

氏 名 日信工業株式会社